⑩ 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

⑩ 公開特許公報 (A)

昭58—130385

⑤Int. Cl.³
G 10 F 1/00
G 09 B 15/00
G 10 G 1/00

識別記号 101 庁内整理番号 6912-5D 6548-2C 6912-5D ❸公開 昭和58年(1983)8月3日

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 15 頁)

匈電子楽器

20特

願 昭57-12634

②出 願 昭57(1982)1月29日

切発 明 者 岡本栄作

浜松市中沢町10番1号日本楽器 製造株式会社内

⑪出 願 人 日本楽器製造株式会社

浜松市中沢町10番1号

個代 理 人 弁理士 志賀正武

明 細 響

/ 発明の名称

1 子 ※ 器

2 特許請求の範囲

- (1) データ配貸配と、このデータ配馒紙に楽曲の演奏に関するデータを書込む書込み手段と、前記楽曲の再生すべき区間を指定する区間指定手段と、この区間を指定手段によつて指定された区間に対応であり、この区間情報配憶部に配貸されている情報に基づいて削配区間指定手段により指定された区間の演奏に関するデータを削配データ配憶部から統出す続出し手段と、この統出し手段によつて統出されたデータを開起データ配憶部から統出されたデータを再生する再生手段とを具備してなることを特徴とする電子楽器。
- (2) 削記書込み手袋は、子めフレーズ番号が記載された楽層であつて削記楽器に扱わされた削配楽曲 の演奏に関するデータおよび削配楽曲の各フレー ズのフレーズ番号に関するデータが各々配録され

た楽譜と、この楽譜に配録されているデータを就取ると共にこの説取つたデータを則配データ記憶 靴に暫込むデータ人力手段とからなることを特象 とする特許請求の範囲第7項配載の電子楽器。

- (3) 即配データ配億部は、削配染曲の資鞅に関するデータが配復される第人の配復的と、削配フレーズ番号に関するデータがこの第人の配復的における削配楽曲の演奏に関するデータのフレーズ単位の配復領域を示す情報として配復される第2の配億部とからなることを特徴とする特許期求の制田第2項配載の電子楽器。
- (4) 劇記区間指定手段は、鍵盤キーに各々取けられたキースイッチであることを特徴とする特許嗣求 の範囲第/項ないし第3項配載の電子楽器。
- (5) 割配再生手段は、割配統出し手段によつて統出されたデータに基づいて自動的に楽音発生または 押鏈表示または楽音発生および押鏈表示を行なうように権威されていることを特徴とする特許和求の範囲郵 / 項ないし第4項 超級の量子楽器。
- 3 発明の幹細な説明

この発明は、教習用等に用いて好適な覧子樂器 に関する。

近年、教習用等に用いられる電子オルガン(電子楽器)として、楽譜の下地に演奏に関するデータを配録した磁気テープを貼付し、この磁気テープのデータを説取つて自動演奏を行ない、あるいは、練習者に鍵盤の押鍵位置を指示する電子オルガンが開発されている。

ところで、電子オルガンの練習者は、特にむずかしいフレーズ等の区間を重点的に繰返し練習するのが適常である。したがつて、練習用の電子オルガンとしては、練習者が指定した任意のフレーズを自動的に再生する(例えば、押鍵位置を指示する)ように構成されていることが望ましい。

そこでこの発明は、練習者が指定した任意の区間を自動的に再生することができる電子楽器を提供するもので、データ配道器と、このデータ配道器に楽曲の演奏に関するデータを書込む書込み手段と、再生すべき区間を指定する区間指定手段と、この区間指定手段によつて指定された区間に対応

楽譜の各音符の音高を示す音高コード、各音符あ るいは休符の符長(長さ)に対応する誰を持つ符 長コード (休符の音篇コードは「0」である)、 和音名を示す和音コードおよび各フレーズの終り を示すフレーズエンドマークが舞る図に示す記録 フォーマットに従つて各々楽曲の進行順に配録さ れると共に、これら音高コード、符長コード、和 音コード、フレーズエンドマーグからなる楽曲デ ータの終りを示すフィニツシュマークが鮎鮮され ている。またこのフイニツシユマークより後には 前配楽曲データが後述する HAM(ランダムアク セスメモリ) 8 に瞥込まれた場合の同凡AM8に おける各フレーズの先頭アドレスを示す先頭アド レスデータが、何じく第3凶に示すフォーマツト にしたがつて記録されている。そして、この楽譜 1を、この電子オルガンに設けられた読取簿の所 定位置から所定位置まで走行させると、磁気テー ブ2の各データが順次競取られ、競取られたデー まのうちフィニツシユマーク以削の楽曲データは あ / 凶に示すHAM8に第 4 凶(イ)に示すように触 する情報を記憶する区間情報記憶部と、この区間情報記憶部に記憶されている情報に基づいて削む区間指定手段により指定された区間の演奏に関するデータを開記データ記憶部から読出す就出し手段と、この説出し手段によつて説出されたデータを再生する再生手段とを各々殺け、この再生手段によつて、前記区間指定手段によつて指定された以前に対応する楽曲の楽音が発生されたり、あるいは押離指示がなされるようにしたものである。

以下、この発明による電子楽器を電子オルガン に適用した場合の一架施例について図面を診照し ながら鮮細に説明する。

第 / 凶は、この発明による電子オルガン(胃子 楽器)の権威を示すプロック凶である。

ます、この育子オルガンの機略を観明する。男 /図において、符号1で示すものは楽館である。 この楽譜1には第2図に示すように、子め区間を 示す情報としてフレーズ番号①、②、…か付され ており、またその下地には磁気テープ 2 が貼付さ れている。この磁気テープ 2 には、第2図に示す

次書込まれ、またフィニッシュマークより従の先 頭アドレスデータは第2凶に示すRAM4に第4 凶印に示すように脳次書込まれる。

次に、RAM8に審込まれた楽音データを用いて楽曲再生を行なう場合には、

- (A) 通常再生モード
- (B) リピート再生モード
 - の2つのモードがある。
- (A) 通常再生モードにおいて染曲再生を行なう場合は、第/図におけるリピートスイツチ 5 (オルタネイト型スイツチ)を開状態にした後スタート/ストップスイツチ 6 (モーメンタリ型押剤スイツチ)を一瞬押す。これにより、比AM 8 に配似されている楽曲データが敷決説出され、この統出されたデータに基づいて第2図に示した染曲の全曲が自動的に演奏されると共に、鍵盤における抑鍵すべき鍵(キー)が、各キーに対応して各々散けられたランプによつて、楽曲の進行和に駆けがされる。練習者は、この指示に従つてキー染作の報習を行なう。そして、全曲の自動演奏および押

特開昭58-130385(3)

鍵指示が!回終了した時点で、自動演奏および押 鍵指示が自動的に停止される(模返えされること はない)。

一方、(4)リピード再生モードにおいて楽曲再生 を行なう場合には、まずリピートスイツチを密 状態にし、しかる接着望するフレーズをフレーズ 沓号によつて指定するフレーズ指定スイツチ (こ の実施例においては、鍵盤の各キーに対応して設 けられるキースイツチが兼用される) を押しなが らセツトスイツチリ (モーメンタリ型押釦スイツ チ)を押す。このような操作を、希望するフレー ズに対してこれら各フレーズの希望する演奏順 (この演奏順はランダムでよい) に行なうと、 RAM 8 には、第4図27に示すように希望するフ レーズのフレーズ番号がこれら各フレーズの希望 する演奏順に順次書込まれる(第4図(4)は第1/フ ・レーズ、無!フレーズ、第3フレーズ、第3フレ デズ、第3フレーズの魁に演奏させ、かつこのよ うなフレーズ触の演奏を鞭返い行なわせる場合を 示している)。次いでスタート/ストップスイッ

a番目の音符の符長コード〈+2〉、……のよう にいずれも8ピツトデータとして演奏順に記録さ れ、この無ノフレーズにおける紋後の音符の符長 コードの次にはフレーズの終りを示するピツトの フレーズエンドマーク〈P゛〉が記録されている。 なお和音コードは必要な箇所のみに記録されるよ うになつている。以下、この第ノフレーズに対応 する楽曲データに続いて、第2フレーズに対応す る楽曲データ、第3フレーズに対応する楽曲デー タ、……が上述した万法と向様の万法に従つて演 異順に配録され、これら各フレーズに対応する楽 曲データの終りにはフレーズエンドマーク〈Pェ〉、 $\langle P_{+} \rangle$ 、 $\dots \langle P_{B} \rangle$ が配録されている。この場 合フレーズエンドマーク〈『』 〉は第2フレーズ の終りを示し、フレーズエンドマーク〈P。〉は 第3フレーズの終りを示し、またフレーズエンド マーク〈Pn〉はこの楽曲の最後のフレーズであ る第1フレーズの終りを示している。次いでフレ ーズエンドマーク〈Pn〉の次には、楽曲データ の終りを示するピツトのフィニツシュマークが能

チ8を一解押すと、RAM8に配はされているフレーズ番号の鋭出し限に従つて、これらフレーズ 番号に対応するフレーズの楽曲データがRAM8 から読出され、この説出されたデータに基づいて 自動演奏が行なわれ、かつこのような自動演奏が、 スタート/ストツブスイツチ8が再び押されるま で鞍返される。

以下、この菓子オルガンを詳細に説明する。

まず、磁気テープをにおける楽曲データの記録フォーマットを第3図を参照して辞細に説明する。 第3図において矢印Yは、記録されている楽曲データの上流万同(すなわち磁気テープをから楽曲データを読取る場合における磁気テープをの定せ行方向)を示している。この図に示すように、磁気テープをにおける楽曲データの配録に分には、まずこの楽曲の第1フレーズにおける較初の音符の音高コード(11)、較初の音符の音高コード(11)、域初の音符の音高コード(11)、

録されている。またこのフィニッシュマークより後には、このフィニッシュマーク以前の染曲データが第/図におけるRAM8に配揮された場合の間RAM8における各フレーズに対応する配類に対応する配類に対応するを示するピットの先別アドレスを示するピットの先別アドレスを示するピットの先別アドロスデータが配揮された領域の先頭アドレスデータが配揮された領域の先頭アドレス〈Pn〉にようにフレーズ軸に配録されている。なお、以上に述べた楽音データ、先頭アドレスデータは直列データとして配録されている。

次に、この留子オルガンの鍵盤別について説明する。毎5図にこの選子オルガンの鍵盤別の単版を示す図であり、この図に示すように、鍵盤9の各白鍵10,10…の削燥別近傍には、破左端の白鍵から順次①、②、③、…なるプレーズ番号が付された白鍵10,10…に、これら白鍵10,10…に

特開昭58-130385(4)

各々対応して設けられているキースイツチをフレーズ指定スイツチとして用いる場合に利用される。またこの鍵盤9の各白鍵10,10…および各無鍵11,11…の後端配近傍には、押鍵位置を指示するためのテンプ(あるいは発光ダイオード等の発光素子)12,12…が設けられている。

次に再び第1回において、読取装置18は、この電子オルガンの適宜な箇所に設けられた読取簿中に配設されている磁気ペッド、この磁気ペッドによって砂気テープ8から直列に読取られるデータをまピット毎に並列データDATAに変換して出力する直列/並列変換形、前記並列データDATAを発生させるアドレス情報ADDRを全を発生させるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアドレス情報ADDRを会せるアイにあるのである。次にRAM8は楽曲アッシュマークを検出するアイにRAM8は楽曲アータを記憶するためのRAM、RAM4は先頭アータを記憶するためのRAM、RAM4は先頭ア

供給されているから、RAM8の〈0〉書地に音 高コードく申1〉が書込まれる(毎4図イイ)参照)。 読取装置18は、この書込動作が終了したちアド レスカウンタ18aをインクリメントする。この 結果 R.A.M. 8 の アドレス入力増子 A.には「1」が 供給される。次に読取装置18は、楽曲データに おける2番目の8ピットすなわち和音コード(+1) を出力開始したら RAM 8 に対し書込指令を発す る。この結果凡AM8のぐ1〉書紙に和音コード (∮1) が書込まれる。以下、同様にして、磁気 テープるから読取られた楽曲データ(フレーズェ ンドマークを含む)は、第4回(イ)に示すように、 BAMBに耐次書込まれて行く。そしてフィニッ シュマークが競取装置18に読込まれると、競取 装置18はこのフイニツシュマークをRAM8に 帯込んだ後アドレスカウンタ188をゼロクリア し、以降アドレス情報ADDRをR/W側御回路18 を介してBAMものアドレス入力婚子Aへ供給す る。次に読取装置18は、先頭アドレスデータに おける最初のよピット、すなわちRAM8におけ

ドレスデータを記憶するためのRAMであり、またR/W劇御回路14はRAM8の警込制御および脱出劇御を行なう回路、R/W創御回路15はRAM4の審込制御および脱出制御を行なう回路である。

ここで操作者が楽譜1を初記読取講の所定個所から所定個所へ走行させると、磁気テーブをに記録されている直列データが顧次読取られ並列データDATAとして出力される。この場合、読取装置18は、楽曲データが読取開始される直前においてアドレスカウンタ188をゼロクリアしてドレスカウンタ188をゼロクリアレス情報ADDRを「の」にする。このアドレス情報ADDRはR/W側面回路14を介して比AM8のアドレス入力端子Aへ供給される。次いで読取下アドレス入力端子Aへ供給される。次いで読取すなわち第ノフレーズの最初の音符に対応する最初のませると、RAM8に対してあ込指令を発する。この時RAM8のデータ入力端子DIには前記音高コード〈サ1〉に対応する並列データDATAが高コード〈サ1〉に対応する並列データDATAが

る第/フレーズに対応する楽曲データ用記憶領域 の先頭アドレス〈 Pı 〉(との場合は「0」)を並 列データDATAとして出力開始した時にRAM 4 に対して書込指令を発する。この時RAM4の データ入力端子DIには前記先頭アドレス (Pi) に対応する並列データDATAが供給されている から、RAM4のくり〉番地に前記先頭アドレス 〈 Pı 〉が書込まれる(第4図印参照)。 読取装 置13は、この書込動作が終了したらアドレスカ ウンタ13gをインクリメントする。 次に読取装 置13は、先顕アドレスデータにおける2番目の 8 ピット、すなわち先頭アドレス〈 P』 〉(との 場合は値「1」)を出力開始した時にRAM4に対 し書込指令を発する。との結果RAM4の(1) 看地に先頭アドレス〈 P』)が書込まれる。以下 同様にして、磁気テープ2から脱取られた先頭ア ドレスデータは、第4図印に示すよりに、RAM 4 に順次書込まれて行く。

以上が、磁気テーブ2の楽曲データおよび先展 アドレスデータがRAM3およびRAM4に各々

特開昭58-130385(5)

書込まれる過程である。次に、RAM3に書込まれた楽曲データに基づいて楽曲を再生する場合について説明する。

最初に、A)通常再生モードの場合について説明 する。

まず、(A)通常再生モードにおいて動作する各権 成要素の概略から説明する。第/図においら順にから順明 16 は、RAM3から順から順外を 17 である 18 では、アイニックの 16 では、アイニックの 15 では、アイニックの 15 では、アイニックの 15 では、アイニックの 15 では、アイニックの 15 では、アイニックの 15 では、アータが 17 である場合は、アータが 17 である場合は、アータ 17 である 18 できまた 18

の出力(キーコードKC)に対応する音高(関波数)を有し、との電子オルガンの操作パネル(図示略)に設けられた音色指定スイッチによつて指定された音色およびエンベローブを有する楽音信号を形成し、増幅器21を介してスピーカ22へ出力するものである。

健盤回路20は、鍵盤9の各キー10、10、……、11、11、……に各々対応して設けられたキー操作検出用のキースイツチと、これら各キースイツチの出力をコード化するエンコーダとを有してなる回路であり、押鑑されたキーの音高に対応するキーコードKCを出力するようになつている。和:音いジスタ23は、データ判別撮分回路16から出力される和音コードを一時配憶するためのレジスタであり、その出力は伴奏音形成回路24へ供給されている。

符号25は楽曲の演奏テンポの基本となる任意 周期のテンポクロックT-CLKを発生するテン ポクロック発生器である。また自動パターン信号 発生回路26は、このテンポクロックT-CLK *1"のパルス信号)を出力し、前配データがフレー メエンドマークである場合は信号PE(*1"のパル ス信号)のみを出力し、前配データがフイニツシ ユマークである場合は信号FN(*1"のパルス信号) のみを出力するようになつている。

メロデイ音高レジスタ17は、データ判別振分 回路16から出力される音高コードを一時記憶す るためのレジスタであり、その出力は押鍵表示装 置18とメロデイ音形成回路19とへ各々供給さ れている。

押健表示装置18は、メロデイ音高レジスタ17の出力(音高コード)をデコードするデコーダと、このデコーダの出力を各々増幅するキーと同数の増幅器と、これら増幅器の出力によつて駆動されるランプ12、12、……とを有してなるもので、メロデイ音高レジスタから音高コードが出力されると、同音高コードに対応するキーのランプ12が点灯するようになつている。

メロデイ音形成回路19は、メロデイ音高レジスタ17の出力(音高コード)または鍵盤回路20

に基づいて、伴奏音を発生させる場合に必要な第 / のパターン信号およびリズム音を発生させる場合に必要な第2のパターン信号を各々発生するものであり、前配第/のパターン信号は伴奏音形成 回路26へ供給され、また第2のパターン信号は リズム音源回路27へ供給される。

件奏音形成回路24は、和音レジスタ23から 供給される和音コードに対応する和音を用いた件 奏音信号を、自動パターン信号に従つで形成し出 力する回路であり、またリズムに設けられるがとり、またリズムに設けられるれたり、またリズムに設けられるれたりのでであれた。 力する回路であり、ながないにないではないでである。 本者信号を、自動パターン信号に従って形成となる。 なる信号を、自動パターン信号に従って形成とないがある。 は、があるによるによるには、があるによるによるによるによるによるによるによるにないがある。 は、が出力する回路である。 は、前記メロディを形成回路24が出力するりズム音信号とは、前記メロディを形成回路19が出力する楽音信号にミャンング

特開昭58-130385(6)

次に、符長レジスタ28は、データ判別援分回 略16から出力される符長コードを一時記憶する ためのレジスタであり、その出力は比較回路 2 9 の一方のデータ入力端子DI1へ供給されている。 また符長カウンタ30はクロック入力端子CKに 供給されるテンポクロツクT-CLKを計数する カウンタであり、その計数出力は比較回路29.の 他方のデータ入力増子DI2へ供給されている。 比較回路29は、データ入力増子DIiに供給さ れたデータとデータ入力端子DI2に供給された データとを比較するととにより、符長レジスタ28 に記憶されている符長コードに対応する符長分の 時間が経過したか否かを検出するために設けられ たものであり、前記データ入力端子DII、DII に供給された両データが等しい場合、比較出力端 子Cから信号EQ(*1*信号)を出力する。

ことで、(A)通常再生モードにおいて楽曲再生が 開始される直前の状態から説明する。この場合、 符号31で示すトリガフリップフロップはリセッ ト状態になつており、したがつてこのトリガフリ

また前配信号REPEATは、インパータ36に よつで1"信号に反転されてアンドゲート37、38 の各一方の入力増子へ供給されている。

さて以上の状態において、操作者がスタート/ ストツブスイツチ6を一瞬押すと、同スタート/ ストップスイッチ 6 が閉じている間、微分回路40 の入力増子と、トリガフリップフロップ81のト リガ入力端子Tとへ各々"1"信号が供給される。 後 分回路 4 0 は、前記1/信号が入力されると、その いおよび下り時点。 立上り時点から各々所定時間幅の10のパルス信号 を出力し、アンドゲート41の一方の入力増子へ 供給する。一方トリガフリップフロップ31はス メート/ストップスイッチ 6 から1 信号が供給さ れるとその立上り時点においてセット状態になる。 との結果信号PLAYは"0"信号から"1"信号になる。 との"1"信号となつた信号PLAYは、前記メロデ イ音高レジスタ17、和音レジスタ23を各々リ セット状態から解放して動作可能状態にすると共 に、自動パターン信号発生回路26を動作開始さ せる。またとの時トリガフリップフロップ31の

ップフロップ 3 1 のセット出力端子Q から出力さ れる信号PLAYは"0"信号となつている。信号P LAYはインパータ32、33、34を各々介し てメロデイ音高レジスタ17、和音レジスメ23、 自動パターン信号発生回路 2 6 の各リセツト入力 端子Rへ供給されている。したがつてメロディ音 高レジスタ17、和音レジスタ23、自動パメー ン信号発生回路26の各リセット入力端子Rには *1"信号が供給されることになり、との結果これら メロデイ音高レジスタ17、和音レジスタ23、 自動パターン信号発生回路26は全てリセツト状 顔となつているo またこの場合、リピートスイツ チ5は開状態にされており、したがつて、信号 REPEATは"0"信号となつている。 この信号 REPEATは、RAM4の出力データをR/W 制御国路14のデータ入力端子DIへ転送するた めのゲート回路35のエネーブル入力端子Eへ供 給されている。したがつて、ゲート回路35はと の場合連断状態であり、R/W 制御回路14のデ ータ入力端子DIには値「0」が供給されている。

リセット出力端子Qの出力は11信号から01信号に なる。 とのリセット出力端子Qの出力は遅延回路 42を介してアンドゲート 41の他方の入力端子 へ供給される。ととで遅延回路42は、との電子 オルガンのシステムクロツクぁを用いて信号の選 葉を行なわせるもので、その遅延時間は前記後分 回路 4 0 が出力するパルス信号のパルス幅より値 かに長くなつている。したがつてとの場合、アン ドグート41の出力端子からは、微分回路40が 出力する前記2つのパルス信号のうちの同数分回 略40の入力信号の立上りに対応するパルス信号 と同一タイミングの'1'のパルス信号 4 S T R T 🖈 が出力される。とのパルス信号ASTRTは、ァ ンドゲート38の他方の入力端子に供給される。 との結果アンドゲート38の出力端子から1のパ ルス信号が出力され、とのパルス信号はオアゲー ト43を介してBW 制御回路14のブリセット入 力増子PSに供給される。R/W 制御回路1/4 は、 プリセツト入力端子PSにとの"1"のパルス信号が 供給されると、データ入力増子DIに供給されて

いるデータ(との場合は「O」)を、とのR/W制御 回路14内に設けられているアドレスカウン*タ* 14a にブリセットする。 そして R√W 側御回路 14は以後、とのアドレスカウンタ148の計数 出力をRAM3のアドレス入力端子Aへ供給する。 との結果RAM3の〈0〉番地のデータ、すなわ ち第4図イイ)に示す音高コード〈 ◆ 1 〉が読出され 同RAM3のデータ出力端子DOから出力される。 データ判別援分回路16は、この音高コード⟨≠1⟩ が入力されると、同音高コード〈 + 1 〉が音高コ ードであると判別し、同音高コード〈 + 1 〉をデ ータ出力端子DO1から出力し、同時に信号NT (*1"のパルス信号)を出力する。 この信号NTが メロディ音高レジスタ17のロード婚子LDに供 給されると、同メロデイ音高レジスタ17に前記 音高コード(+1) がロードされる。また信号N Tは、との信号NTと信号CHと信号PEと信号 EQとをオアするオアゲート44に入力される。 との結果オアゲート44の出力端子からは10のパ ルス信号が出力され、このパルス信号はアンドゲ

ート37の他方の入力端子へ供給される。との場合アンドゲート37の一方の入力端子には"1"信号が供給されているから、とのアンドゲート37の出力端子から同じく"1"のパルス信号が出力され、とのパルス信号はオアゲート45の一方の入力端子へ供給される。との結果、オアゲート45からは"1"のパルス信号が、RAM3の次の番地の説出しを意味する信号NEXTとして出力される。

RAW制御回路14は、この信号NEXTが供給されると、アドレスカウンタ14mをインクリメントする。この結果RAM3の〈1〉番地のデータ、すなわち和音コード(+1)が脱出され、同RAM3からデータ判別振分回路16へ供給される。データ判別振分回路16は、この和音コードであると判別して、同時に信号CH(*1*のバルス信号)を出力する。この信号CHが和音レジスタ23のロード増子LDに供給されると、同和音レジスタ23に前記和音コード(+1)がロードされる。またこの

信号C日はオアゲート44に入力される。したが つてとの場合も前述した動作と同様の動作により 信号NEXTが出力される。

RW制御回路14は、この信号NEXTが供給されると、アドレスカウンタ148をインクリメントする。この結果RAM3の〈2〉番地のデータ、すなわち符長コード〈◆1〉が説出され、同RAM3からデータ判別振分回路16へ供給される。データ判別振分回路16は、この符長コード〈◆1〉が符長コードであると判別して同符出コード〈◆1〉をデータ出力端子D08から出力する。と「で、「1のパルス信号」を出力する。との信号しNが符長レジスタ28のロード端子D0とに供給されると、同符長レジスタ28に、前記符長コード〈◆1〉がロードされる。ところで、この信号しNはオアゲート44には入力されていない。したがつてこの場合は、信号NEXTは発生されない。

以上の動作すなわち、RAM3の〈0〉~〈2〉 番地から音高コード〈+1〉、和音コード(+1)、 符長コード〈+1〉が順次説み出され、これら各コードがメロデイ音高レジスタ17、和音レジスタ28に順次ロードされる動作は瞬時におこなわれる。したがつて、この場合、メロデイ音形成回路19が音高コード〈+1〉に基づいて形成する楽音信号と、伴奏音形成回路24が自動パターン信号発生回路26の出力を音を出したがあり、とに基づいて形成する件奏発生回路27が自動パターン信号発生回路は、から音源回路27が自動パターンに基づいて発生するリズム音源回路27が自動パターンで発生するリズム音源回路27が自動パターンで発生するリズム音源回路27が自動パターングが自動にませる中で表生である。またこの場合によりに対している。音高コード〈+1〉に対応する中のランブ12が点灯開始される。

一方、前記スタート/ストップスイッチ 6 が押された時にアンドゲート 4 1 から出力された 1 の バルス信号 4 S T R T は、オアゲート 4 7 の一方 の入力 端子へ供給される。とのオアゲート 4 7 の 出力は符長カウンタ 3 0 のリセット入力端子 R に 供給されるから、同符長カウンタ 3 0 は前記パル

特開昭58~130385(8)

ス信号 4 8 T R T が出力された時点でゼロクリアされ、この時点からテンポクロックTーCLKを計数開始している。そして、この符長カウンタ30の計数出力(テンポクロックTーCLKの計数値)が、符長レジスタ 2 8 に記憶されている前記符長コード〈 ∮ 1 〉の値に一致すると、すなわち、符長コード〈 ∮ 1 〉に対応する符長分の時間(但した場合)が必クロックTーCLKを単位時間とした場合)が経過すると、比較回路 2 9 の比較出力増子Cから信号 E Q (*1*信号)が出力される。

この信号EQはオアゲート47の他方の入力増子に供給されるため符長カウンタ30はこの時再びゼロクリアされ、また同信号EQはオアゲート44に供給される結果オアゲート45から信号NEXTが発生される。この結果アドレスカウンタ14年はインクリメントされ、RAM3の〈3〉香地のデータすなわち音高コード〈+2〉が飲み出されてデータ判別扱分回路16へ供給される。データ判別扱分回路16は、この音高コード〈+2〉をデータ出力増子DO1から出力し、同時に信号

NTを出力する。との結果メロディ音高レジスタ 17には音高コード(#2)がロードされる。ま た信号NTはオアゲート44に供給されているか ら再び信号NEXTが発生される。 との結果アド レスカウンタ14mは再びインクリメントされ、 RAM3の〈4〉番地のデータ、すなわち符長コ ード〈 **♦ 2** 〉が読出される。データ判別扱分回路 16は、この符長コード(+ 2)をデータ出力端 子DOBから出力し、信号LNを出力する。との 結果、符長コード(+ 2) は符長レジスタ 2 8 に ロードされる。以上に述べた音高コード(* 2) のRAM3からの獣出しおよびメロディ音高レジ スタ17へのロードと、符長コード(+ 2)のR AM3からの読出しおよび符長レジスタ28への ロードとは瞬時に行なわれる。したがつて、前記 符長コード〈 *1 〉に対応する符長分の時間が経 過すると、スピーカ22の出力は、音高コード 〈 ♥ 2 〉に基づいて形成される楽音信号と、自動 パターン信号発生回路26の出力と和音コード (◆1)とに基づいて形成される伴奏音信号と、

自動パターン信号発生回路 2 6 の出力に基づいて 発生されるリズム信号とがミキシングされたもの に変化し、また押儀表示装置 1 8 においては、音 高コード〈 + 1 〉に対応するキーのランプ 1 2 が 清灯し、音高コード〈 + 2 〉に対応するキーのラ ンプ 1 2 が点灯開始する。

以下、全く同様の動作によりRAM3のくる〉 香地以降のデータが脱出され、脱み出されたデータ(音高コード、和音コード、符長コード)に基づいて楽音信号、伴奏音信号、リズム音信号が発生されると共に、押鐘表示装置18におけるランプ12、12、…が順次点灯されてゆく。

ことで、RAM3のデータ脱出しが進み、今RAM3の〈iー1〉番地からフレーズエンドマーク〈Pi〉が脱出された場合、データ判別扱分回路16は同フレーズエンドマーク〈Pi〉をフレーズエンドマークであると判別して信号PEを出力する。ただしこの場合データ判別扱分回路16は、同フレーズエンドマーク〈Pi〉をデータ出力端子DO1、DO2、DO3のいずれからも出

カしない。前配信号PEはオアゲート44に入力されているから、オアゲート45から信号NEXTが発生されアドレスカウンタ14mがインクリメントされ、直ちにRAM3の〈i〉香地のデータが読出されるととになる。すなわち(A)通常再生モードにおいては、RAM3からフレーズエンドマークは使用されず、直ちに次の香地のデータ(次のフレーズのデータ)が読出されるようになる。な、データ判別扱分回路16から出力された信号PEは、RVW制御回路48に供給されているが、この(A)通常再生モードにおいてはR/W制御回路48は動作しない。

次に、RAM3から楽曲データの終りを示すフィニッシュマークが読み出されると、データ判別 扱分回略16はこのフィニッシュマークを判別して信号FNを出力する。この信号FNはトリガフリップフロップ31のリセット入力端子Rへ供給され、同トリガフリップフロップをリセット状態にする。この結果信号PLAYは0ⁿ信号になり、 との(A)通常再生モードは終了される。

なお、この(A)通常再生モードは、スタート/ストップスイッチ 6 を再度押すことによつても終了させることができる。すなわち、スタート/ストップスイッチ 6 が再び押されると、トリガフリップフロップ 3 1 のトリガ入力端子T に1 信号が供給され、この1 信号の立上りで同トリガフリップフロップ 3 1 はリセット状態へ反転する。この結果信号P L A Y は 0 信号となる。

とのように、(A)通常再生モードにおいては、スタート/ストップスイッチ6を/度押すと、RAM3の楽曲データが順次読出されて楽曲再生および押機指示がなされ、また全ての楽曲データの読出しが完了すると楽曲再生、押機指示は自動的に終了する。

次に、(B)リピート再生モードの場合について説明する。

との(B)リピート再生モードの場合、操作者(練習者)は、まず希望するフレーズをこれら希望するろフレーズをある者望するろフレーズの演奏順に、フレーズ番号を用いて

さて操作者は、フレーズ番号の指定操作に先立 つて、まずリピートスイツチ5を閉状態にするo とのリピートスイッチ5が閉じられると、信号 REPEATが1[#]信号に移行し、同時に後分回路 50から11のパルス信号 4REPEATが出力さ れる。 前配信号REPEATはゲート回路35の エネーブル入力増子Eに供給されており、したが つて同ゲート回路35はRAM4のデータ出力端 子DOとR/W制御回路14のデータ入力増子DI とを接続する。またとの信号REPEATはアン ドゲート46、51、52の各一方の入力端子に 供給されると共に、アンドゲート53の第/入力 増子に供給される。またとの信号REPEATは インパータ36を介してアンドゲート37、38 の各一方の端子へ供給される。との結果とれらア ンドゲート37、38は閉状態になる。

一方前記パルス信号 AREPEAT は R. W 制御 回路 4 8 に供給される。 R. W 制御回路 4 8 は、 こ のパルス信号 AREPEAT が供給されると、 ア ドレスカウンタ 4 8 a に「0」をブリセントし、同 指定する。以下、との指定操作およびとの指定操作がなされた時の回路動作を、第/フレーズと第 3フレーズとを、第/フレーズ、第/フレーズ、 第3フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズの順 に演奏させ、かつとの演奏を繰返させる場合を例 にして説明する。

まずとの(B)リビート再生モードにおいて動作する各構成要素の概略から説明すると、R/W 制御回路48は、RAM8の書込動作および読出動作を制御するための回路であり、RAM8の番地を指定するためのアドレスカウンタ48を有してなつている。また健データフレーズ番号変換回路49は、鍵盤回路20から供給されるキーコードKCを対応するフレーズ番号変換回路であり、と対応するフレーズ番号変換回路であり、この鍵データフレーズ番号変換回路であり、のの鍵データフレーズ番号で変換回路であり、のの鍵データフレーズ番号で変換回路であり、2番目の自健10が押健されると「1」が出力され、2番目の自健10が押健されると「2」が出力され、以下3番目、ダ番目……の白健10に対しては「3」、「4」……が各々出力されるよりになつている。

アドレスカウンタ48mの計数出力をRAM8の アドレス入力端子Aへ出力すると共に、同RAM 8 に対して書込指令を発する。との場合、RAM 8のデータ入力端子DIには「0」が供給されるよ りになつているからしなせならまだキー操作は行 なわれていない)、RAM8の〈0〉番地に「0」 が書込まれる。R/W 制御回路 4 8 はこの書込動作 が終了すると、直ちにアドレスカウンタ484を インクリメントし、次いでRAM8に対し書込指 今を発する。との結果RAM8の〈1〉番地に 「0」が書込まれる。以下同様にして、R/W 制御回 路48は、RAM8の〈2〉醤地以降の全番地に 「0」を書込む。 そして R/W 制御回路 4 8 は R A M 8の金香地に「0」を書込んだ時点で、書込動作を 停止する。なお、アドレスカウンタ48aはRAM 8の金番地を指示するに必要を分だけのピット数 しか有していないから、RAM8の全番地のゼロ クリアを完了した時点においては、その計数出力 は「0」に戻る。

とのように、リピートスイツチ5が閉じられる

持開昭 58-13038 5 (10)

と、RAM8の全番地がゼロクリアされる。ない とのゼロクリアは瞬時に行なわれる。

次に操作者は、鍵盤9における最左端の白健10 を押貸しながら、セツトスイツチ7を押す。前記 最左端の白銭10が押銭されると、鍵盤回路20 から同白羹10に対応するキーコードKCが出力 され、健データフレーズ番号変換回路49へ供給 される。との結果、健データフレーズ番号変換回 略49から値「1」が出力され、RAM8のデータ 入力端子DIへ供給される。一方、前記セツトス イツチ7が/欝押されると、アンドゲート52の 出力端子から、フレーズ番号のセットを意味する 信号SET(*1"のパルス信号)が出力され、R/w 制御回路 4 8 へ供給される。 R/W 制御回路 4 8 は、 この信号 SETが供給されると、アドレスカウン タ 4 8 a の計数出力(との場合は「0」)をRAM 8のアドレス入力増子 Aへ供給すると共に、同 RAM8に対して書込指令を発する。との場合、 RAM8のデータ入力端子DIには前述したよう **に値「1」が供給されているから、RAM8の<0>**

順次書込まれる(第4図行参照)。なおとの場合、 RAM8の〈5〉番地以降はゼロクリアされたま まとなつている。

このように、操作者が白鍵10、10、……とセットスイッチ7とを用いて、希望する各フレーズを、これら希望する各フレーズの演奏順に指定すると、RAM8にこれら希望する各フレーズのフレーズ番号が希望する演奏順に記憶される。

次に、(B)リビート再生モードにおいて楽曲再生 が行なわれる場合を、上述したRAM8の記憶デ ータを用いて説明する。

との場合、操作者は、リビートスイッチ 5 を閉状態にしたまま、スタート/ストップスイッチ 6 を一軒押す。とのスタート/ストップスイッチ 6 が押されると、(A)通常再生モード時に述べたように、トリガフリップフロップ 3 1 のセット出力端子 Q から出力される信号 P L A Y は、またアンドゲート 4 1 からパルス信号 P L A Y は、メロディ音高レジスタ 1 7、和音レジスタ 2 3 を

香地に「1」が書込まれる(第4図()参照)。 R/W 制御回路48はこの書込動作が終了するとアドレ スカウンタ48aをインクリメントする。 次いで 操作者は前記最左端の白爨10を押儺したまま、 再度セツトスイツチ7を押す。セットスイツチ1 が押されるとアンドゲート 5 2 から信号SETが 出力されてR/W 制御回路 4 8 へ供給される。R/W 制御回路48はとの信号SETが供給されると、 アドレスカウンタ48 mの計数出力(との場合は 「1」)をRAM8のアドレス入力端子Aへ供給し、 同RAM8に対し書込指令を発する。との場合、 RAM8のデータ入力増子DIには、鍵データフ レーズ番号変換回路49から前記最左端の白針10 に対応して値「1」が供給されているから、RAM 8の〈1〉番地に値「1」が書込まれる。との書込 動作が終了すると R/W 制御回路 4 8 はアドレスカ ウンタ48 a をインクリメントする。以下、同様 にして、操作者が鍵盤9における左から3番目の 白健10を押したままセツトスイツチフを3回押 すと、RAM8の〈2〉~〈4〉番地に値[3]が

各々リセット状態から解放して動作可能状態にすると共に、自動パターン信母発生回路 2.6 を動作開始させる。

一方、アンドゲート41から出力された1″のパ ルス信号 4STRTは、オアゲート54の一方の 入力端子に供給される。との場合、オアゲート 54 の他方の入力端子には"0″信号が供給されるように なつているから、同オアゲート54からば1*のパ ルス信号が出力されアンドゲート53の第2入力 端子へ供給される。とのアンドゲート53の第人 第 3 入力端子には信号R E P E A T 、信号 PLAY が各々供給されており、これら両信号は今共に1″ 借号となつているから、アンドゲート53は、*1* 信号ISET(イニシャルセツト用信号)を出力 する。 R/W 制御回路 4 8 は、この信号 I S E T が 供給されるとアドレスカウンタ 4 8 に「0」をブリ セットし、その計数出力をRAM8のアドレス入 力端子Aへ供給する。との結果RAM8の〈0〉 箐地のデータすなわちフレーズ番号「1」が読み出 され、同RAM8のデータ出力端子DOから出力

特開昭58-130385 (11)

される(第4図()参照)。このRAM8のデータ出力端子DOから出力されたフレーズ番号「1」はRW制御回路15に供給され、同RW制御回路15に供給され、同RW制御回路15に設けられたアドレスカウンタ15aにブリセットされる。次いでRW制御回路15はアドレスカウンタ15aをデイクリメントした後、同アドレスカウンタ15aの計数出力を(この場合は値0」)RAM4のアドレス入力端子Aへ供給する。この結果RAM4の〈0〉番地のデータ、すなわち先頭アドレス〈P:〉(この場合は値「0」)が読出される(第4図()分解、)。このRAM4から読出された値「0」は、RAM4のデータ出力端子DOから出力されゲート回路35を介してR/W制御回路14のデータ入力端子DIへ供給される。

また一方、前配アンドゲート53から出力された信号ISET("1"のパルス信号)は、オアゲート55の一方の入力端子に供給される。したがつて同オアゲート55から1"のパルス信号が出力され、とのパルス信号は、アンドゲート51の他方の入力端子へ供給される。とのアンドゲート51

結果オアゲート 5 6 から 1 のパルス信号が出力され、このパルス信号は、アンドゲート 4 6 を介してオアゲート 4 5 の他方の入力増子へ供給される。との結果信号NEXTが発生され、この信号NEXTがよつてアドレスカウンタ1 4 a はインクリメントされる。以下、(A)通常再生モード時の動作に従つてRAM3の〈1〉番地以降のデータが順次説出され、音高データはメロディ音高レジスタ17へ、和音コードは和音レジスタ23へ、また符長コードは符長レジスタ28へ各々ロードされ、第/フレーズの楽曲再生が行なわれてゆく。

そして、第/フレーズの楽曲再生が終了し、RAM3の〈i-1〉番地から第/フレーズの終りを示すフレーズエンドマーク〈Pi〉が読出されると、データ判別撮分回路16は、信号PE(*1*のバルス信号)を出力する。この信号PEはR、W制御回路48へ供給される。R、W制御回路48は信号PEが供給されると、アドレスカウンタ48aをインクリメントする。この結果RAM8の〈1〉

の一方の入力端子に供給されている信号REPEAT はとの場合1"信号であるから、同アンドゲート51 は、"1"のパルス信号を出力し、同1"信号をオアゲ ート43を介してR/W 制御回路14のブリセツト 入力端子PSへ供給する。R/W制御回路14はプ リセット入力端子PSに11信号が供給されると、 前述したデータ入力端子DIに供給されている値 「O」をアドレスカウンタ14aにプリセットし、 同アドレスカウンタ14aの計数出力をRAM3 のアドレス入力端子Aへ供給する。との結果RAM 3の〈0〉番地のデータ、すなわち第/フレーズ の最初の音高コードである音高コード〈・1〉が 読出される(第4図(f)参照)。データ判別振分回 路16はとの音高コード〈 11 〉が供給されると、 同音高コード(*1)をデータ出力端子DO1か ら出力し、同時に佰号NT(*1"のパルス信号)を 出力する。との信号NTは前記音高コード(+1) をメロディ音高レジスタ17ヘロードする。また この信号NTは、同信号NTと信号CHと信号EQ とをオアするオアゲート56に入力される。との

番地のデータ、すなわち 2番目のフレーズ番号[1]が読出される(第4図(14)を照)。このRAM8から読出されたフレーズ番号[1]は、R/W制御回路15のアドレスカウンタ15 a にブリセットされる。R/W制御回路15は、アドレスカウンタ15 a をデイクリメントし、同アドレスカウンタ15 a の計数出力(この場合は値「0」)をRAM4のアドレス入力端子Aへ供給する。この結果RAM4の〈0〉番地のデータ、すなわち先頭アドレス〈P1〉(この場合は値「0」)が再び読出される(第4図(14)を照)。このRAM4の〈0〉番地から読出された値「0」は、ゲート回路35を介してR/W制御回路14のデータ入力端子DIへ供給される。

また一方、データ判別扱分回路16から出力された信号PEは、オアゲート55の他方の入力端子へ供給される。との結果、オアゲート55からば10パルス信号が出力され、との11のパルス信号はアンドゲート51、オアゲート43を順次介してR/W制御回路14のブリセット入力端子PS

へ供給される。R/W制御回路14は、ブリセット 入力増子P8にとの10のバルス信号が供給される と、前述したデータ入力増子DIに供給されてい る値「0」をアドレスカウンタ14mにブリセット し、同アドレスカウンタ14mにブリセット し、同アドレスカウンタ14mにブリセット し、同アドレスカウンタ14mに対しる 3のアドレス入力増子Aへ供給する。との結果 RAM3の〈0〉香地のデータ、すなわち音高コード〈+1〉が読み出される(第4回(1)参照)。 この音高コード〈+1〉が読出された後の動作は、 競送した第/フレーズの楽曲再生時における動作 と全く同様である。

とのようにしてRAM3からは、再び第/フレーズの楽曲データが読み出され、音高データはメロディ音高レジスタ17へ、和音コードは和音レジスタ23へ、また符長コードは符長レジスタ28へ各々ロードされ、第/フレーズの2回目の楽曲再生が行なわれる。

そして、この2回目の第/フレーズの楽曲再生 が終了し、RAM3の〈i-1〉香地からフレー ズエンドマーク〈 Pi 〉が読出されると、データ

3フレーズの最初の音高コード)が読み出される (第4図(f)参照)。以下、第/フレーズの楽曲再 生時と全く同様にして、RAM3の〈♪〉看地以 降に記憶されている第3フレーズの楽曲データが 順次読み出され、第3フレーズの楽曲再生が行な われてゆく。

そして、との第3フレーズの楽曲再生が終了し、RAM3から第3フレーズの終りを示すフレーズエンドマーク〈Pi〉が読出されると、データ判別扱分回路16は信号PEを発生する。との信号PEが発生されると、アドレスカウンタ48aがインクリメントされ、RAM8の〈3〉番地のデータ、すなわち2番目のフレーズ番号「3」が読み出される。しかして以下、/回目の第3フレーズの楽曲再生時と全〈同様の動作に従がい、2題目の第3フレーズの楽曲再生が行なわれてゆく。

そして、との2回目の第3フレーズの楽曲 再生が終了し、RAM3からフレーズエンドマーク 〈Pi〉が読み出されると、データ判別援分回路 16から再び信号PEが出力される。との信号PE 18 特別部58-130385(12) 判別提分回路は再び信号PEを発生する。R/W 制御回路48はこの信号PEが供給されると、アドレスカウンタ48 a をインクリメントする。この結果RAM8の〈2〉香地のデータ、すなわちフレーズ番号「3」が脱出される(第4図(1)参照)。この既出されたフレーズ番号「3」は、R/W制御回路15のアドレスカウンタ15 a にブリセットされる。次いてR/W制御回路15は、アドレスカウンタ15 a をデイクリメントする。この結果RAM4の〈2〉番地のデータ、すなわち先頭アドレス〈Pa〉(この場合は値「j」)が脱出され、この値「j」はゲート回路35を介してR/W制御回路14のデータ入力端子DIへ供給される(第4図(1)参照)。

一方、助配信号PEは、オアゲート55、アンドゲート51、オアゲート43を履次介してR/W制御回路14のブリセット入力増子PSに供給される。との結果、アドレスカウンタ14mに、値「J」がブリセットされる。との結果RAM3の〈J〉番地から音高コード〈+1″〉(すなわち第

が出力されると、アドレスカウンタ48 mがインクリメントされ、RAM8の〈4〉番地のデータ、すなわち3番目のフレーズ番号「3」が読み出される。しかして以下、/回目かよび2回目の第3フレーズの楽曲再生時と全く同様の動作に従かい、3回目の第3フレーズの楽曲再生が行なわれてゆく。

そして、この3回目の第3フレーズの楽曲再生が終了し、RAM3からフレーズエンドマーク 〈 P』〉が読出されると、データ判別撮分回路16から再び信号PEが出力される。この信号PEが出力されると、アドレスカウンタ48』がインクリメントされ、RAM8の〈 5 〉香地のデータ、すなわち値「0」が読出される。ここでRAM8のデータ出力端子DOから出力されるデータのをピットは、ノアゲート57によつてこの場合、ノアゲート57が出力する1で得号は、オアゲート54を介してアンドゲート53の第2入力端子へ供給

される。この結果信号ISETが出力される。

この信号ISETは、この(B)リピート(B) リピート(B) リピート(B) リピート(B) リピート(B) リピート(B) リピート(B) リピート アルストップスイッテが最初に押された時にも発生された信号であり、この信号ISETが発生されると前述したようにアドレスカウンタ48 m に「0」がブリセットされて、この個リピート アニュードにおける楽曲 アニング は 3 フレーズの楽曲が再び解 / フレーズ、第 3 フレーズ、第 7 フレーズ、第 7 フレーズの楽曲 アナると、ノアゲート 5 7 から 1 信号が出力されるの結果信号 ISETが再び出力される。

このように、この(B)リピート再生モードにおいては、再生すべきフレーズが、RAM8の(0) 香地から順次説出されるフレーズ番号によつて決定されてゆく。そしてRAM8に記憶されている 全フレーズ番号に対応するフレーズの再生が終了すると、これら各フレーズの再生が再び始めから

とになる。

なお、以上に説明したとの実施例においては、 楽曲データ等を、磁気テープ2から競取装置13 を介してRAM3~へ配像させるようにしたが、と れを、鍵盤9と、この鍵盤9の各キーを符長、休 符、フレーズ等を指定するために用いる場合の制 御スイツチと、その他のプログラムスイツチ等を 用いてRAM3へ記憶させることも勿論可能であ る。またとの実施例においては、楽曲をフレーズ 単位で再生し得るようにしたが、とれを小節単位 で再生するようにしても勿論かまわない。 さらに また、前配実施例においては、(B)リピート再生モ ードにおいてなされる楽曲再生は、スメート/ス トップスイッチ6が再び押されるまで繰返しなさ れるものとしたが、との(B)リピート再生モードに おいても、RAM8に記憶されている全てのフレ ーズ番号に対応するフレーズの再生が一通り終了 した時点で、楽曲再生が自動的に停止されるよう に構成してもよい。また、前配実施例においては (B)リピート再生モードにおいて、第/フレーズ、

繰返される。

この繰返しは、スタート/ストップスイッチ 6 が再び押された時に終了する。すなわち、スタート/ストップスイッチ 6 が押されると、トリガフリップフロップ 3 1 はリセット状態になり、この結果信号PLAYは 0 信号になる。信号PLAY が 0 信号になると、メロデイ音高レジスタ 1 7 、和音レジスタ 2 3 、自動パターン信号発生回路 2 6 は全てリセット状態にされ、楽曲再生は停止される。

なお、この(B)リピート再生モードにおいて、 RAM8の会番地にフレーズ番号が書込まれている場合は、前配ノアゲート 5 7 ぱ 1 個号を出力するととはなく、したがつてRAM8 に配値されている金フレーズ番号に対応するフレーズの楽曲再生が終了した時点においても信号 ISETが発生されることはないが、この場合は、アドレスカウンタ48 mがオーバーフローして自動的にRAM8のく0〉番地が指定され、これによつてこれら各フレーズの再生が再び始めから繰り返されるこ

第/フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズ、第3フレーズを例にして示したが、との(B)リピート再生モードにおいては、任意のフレーズを任意のフレーズ番号順に指定することができる。例えばこの場合、希望する各フレーズを第3フレーズ、第1フレーズ、第9フレーズ、第9フレーズ、第9フレーズ、第9フレーズ、第9フレーズのようにランダムに指定してもよい。

1時間858-130385 (14)

レーズ番号)を記憶させた場合、との記憶された 区間情報に従つて、希望する区間が再生(すなわ ち楽音発生あるいは押鍵指示)されるようにした ので、練習者は例えば希望するフレーズだけを繰 返し再生させることができるから、これにより框 めて効果的に練習を行なりことができ、また複数 のフレースをフレース単位で任意に組合わせて楽 曲再生を行なりことができるから、これにより楽 曲を進つた感じで楽しむことができる。またこの 発明によれば前記書込み手段を予めフレーズ番号 が記載された楽譜であつて前記楽譜に表わされた 前配楽曲の演奏に関するデータおよび前記楽曲の 各フレースのフレース番号に関するデータが各々 記録された楽譜と、との楽譜に記録されているデ ータを読取ると共化との読取つたデータを前記デ 一多配憶部に書込むデータ入力手段とから構成す れば、楽讃を見ながら極めて容易に希望するフレ ーズの指定を行なりことも可能になる。

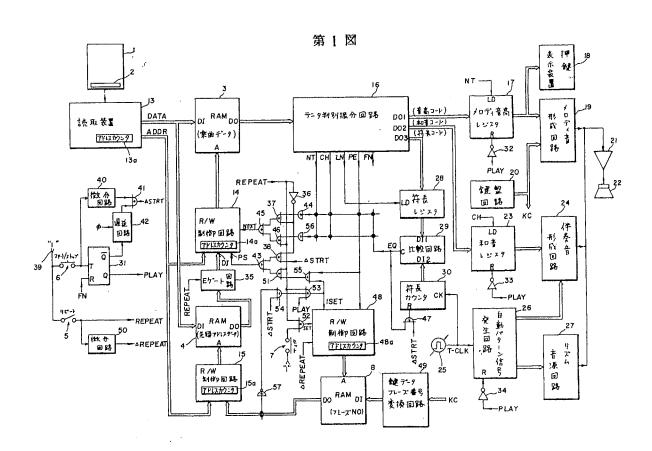
巜 図面の簡単な説明

第/図は、との発明を電子オルガンに適用した

場合の一実施例の構成を示すプロック図、第2図は同実施例において用いられる楽譜を示す図、第3図は同実施例における楽曲データ、先頭アドレスデータの配録フォーマットを示す図、第4図は同実施例におけるRAM3、4、8のデータ配億 状況を示す図、第5図は同実施例における鍵盤部を示す図である。

1 ……楽譜、 2 ……磁気テープ、 3 、 4 、 8 …… R A M 、 9 ……鍵盤、 1 0 、 1 1 ……鍵(キー)、 1 2 ……ランプ、 1 4 、 1 5 、 4 8 …… R W制卸回路、 1 6 ……データ判別振分回路、 1 7 ……メロデイ音高レジスタ、 1 8 ……押鏈表示装置、 1 9 ……メロデイ音形成回路、 2 0 ……鍵盤回路、 2 3 ……和音レジスタ、 2 8 ……符長レジスタ、 2 9 ……比較回路、 3 0 ……符長カウンタ、 4 9 ……健データフレーズ番号変換回路。

出順人 日本楽器製造株式会社 代理人 弁理士 志 賀 正 武





第3図

